

49
185 Pts.

AVUN

Enciclopedia Práctica del Spectrum



Nueva Lente/Ingelek



AYUDAS A LA PROGRAMACION



entro del vasto terreno del software podemos diferenciar varios campos en donde agrupar los programas. Uno de estos campos es el destinado a los programas de ayuda a la programación o herramientas, que nos sirven para extraer mayor partido al ordenador y depurar nuestros programas.

En este breve muestrario de los diversos programadores veremos, primeramente, un desensamblador, para obtener el listado en ensamblador y en código máquina de un programa en este lenguaje. El siguiente es un compilador, adecuado a los que desean velocidad en sus programas y no se atreven con el lenguaje máquina. ZXED es un programa que servirá de gran ayuda para los programadores al tener posibilidad de renombración, saber la memoria libre. Para sacar más partido a su SPECTRUM, este BETA-BASIC, que incorpora nuevos comandos, dando mayor potencia a la máquina. Por último, tenemos al mini-lenguaje DLAN que nos ofrecerá una sugerente presentación en la pantalla de nuestros textos. Profundicemos ahora en estos programas que pueden ofrecer mucho en ayuda del programador asiduo.

EL DESENSAMBLADOR SPDE

Ya hemos hablado en esta misma sección de lo que es un programa ensamblador y su utilidad. Sin embargo, también disponemos de la herramienta de programación contraria: un programa desensamblador.

Este tipo de programas nos sirve para obtener el listado en lenguaje máquina y en ensamblador de un programa en código máquina. Así, los programas en este lenguaje dejan de ser una caja misteriosa al intentar descubrir cómo realizan sus funciones.

Para trabajar con SPDE debemos primeramente cargar el programa y desensamblar, y posteriormente el desensamblador en sí. Lo primero que nos aparece es el menú de opciones. Para ver las



Los programas herramientas o de ayuda sirven para depurar nuestros programas y sacar más partido a nuestro "sistema".

instrucciones (incluidas en el programa) basta pulsar I.

El comando A es el que nos ofrece el listado del programa en cuatro columnas. La primera de ellas es la dirección de memoria en donde se encuentra almacenando el comando, la segunda muestra el contenido de dicha dirección. Las otras dos se refieren al lenguaje ensamblador, hallándose en la tercera el mнемónico (el comando) y en la cuarta los parámetros correspondientes a la tercera columna.

Cuando el listado no quepa en una pantalla (como ocurrirá la mayor parte de las veces) pode-

Con un desensamblador sabemos el listado de un programa en código máquina.

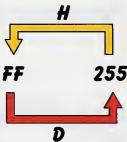


! !

COMPILE no compila programas con nuestros dispositivos, cada vez que necesitamos en tablas otros comandos han sido transferidos reales y los símbolos deben y conviene en mayúsculas.

*

Un compilador es un programa que sirve para traducir nuestros programas BASIC a código máquina y obtener así una mayor velocidad de ejecución.



una vez se haya adquirido práctica con él, puesto que así disponemos de más memoria libre para desensamblar un programa.

Una deficiencia que presenta es la ausencia de una salida del listado por impresora obligándonos a trabajar con la pantalla con las limitaciones que ésta presenta.

EL COMPILADOR

Posiblemente alguna vez nos hayamos desesperado al observar la tremenda lentitud que tiene el BASIC en la ejecución de algunos programas largos y complicados. Es evidente que la única solución que le queda es recurrir al código máquina, con lo intrincado que resulta este camino. ¿No sería posible, entonces, que una vez que tengamos el programa BASIC hecho nos lo tradujera a código máquina y se ejecutara como tal? Es como si tuvieraamos un programa compilador para BASIC (al igual que existen para otros lenguajes, como el PASCAL). Precisamente es lo que presentamos ahora, un programa que compilará (traducirá) nuestro programa BASIC al lenguaje má-

Hay que recordar que COMPILER no puede trabajar y otros que los transforme.



!

Con ZXED podemos entre otras cosas, renumerar un programa y hacer que apunte al número de la línea que estamos introduciendo de forma automática.

*

DLAN es un "multi-lenguaje" de propia creación, con grandes posibilidades gráficas que permite una serie de opciones para presentación de textos en la pantalla.

*

La diferencia será mover un bloque de programa y copiarlo está en que la primera elimina el bloque en el lugar original y lo traslada al indicado, la segunda se mantiene el bloque en el lugar original copiándose desde ese indicio.

En DE-UN, D transforma su número decimal en hexadecimal y H nos hace lo contrario.

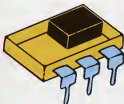
mos sólo viendo si pulsamos las teclas del 1 al 9, apareciendo el número de líneas indicadas. Con B podremos ver el listado que se encuentra en las páginas anteriores, ya pasadas. Si pulsamos otras teclas diferentes avanzaremos, viendo nuevas páginas de listado.

Siempre que trabajemos en ensamblador o en lenguaje máquina tenemos necesidad de manejar números en hexadecimal obligándonos a realizar operaciones continuamente para hallar el equivalente. Con SPDE podemos efectuar la traducción directamente de hexadecimal a decimal y viceversa. D, tras introducir un número en decimal, nos devuelve su equivalente en hexadecimal, al contrario de lo que ocurre con H.

Si queremos introducir caracteres en una dirección de memoria pulsaremos C tras lo cual nos pedirá el texto que queremos incorporar. La misma función tiene S, con la única diferencia que no se introduce texto sino un número hexadecimal. La contraria a C es F que interpreta todas las órdenes como caracteres ASCII suprimiendo los al todo.

Con M movemos bloques del programa al lugar deseado. Para ello SPDE nos pide qué dirección debemos copiar y la longitud, el número de líneas que queremos desplazar.

Una vez realizadas todas las operaciones deseadas, podemos ejecutar el programa de código máquina con el comando E, sin embargo no se nos ofrece la posibilidad de probarlo en CRT, si la tenemos para el desensamblador. Esta rareza posibilidad se nos ofrece por si queremos eliminar las órdenes que contienen las instrucciones dentro del programa (se hace escribiendo el número de orden correspondiente tras cortar el programa con CAPS SHIFT + SPACE), algo aconsejable



Podemos saber directamente la memoria que nos queda libre en la respuesta.

quina y lo ejecutará como tal. El compilador que nos ocupó lo distribuye INVESTRONICA y es el COMPILER de SOFTEK.

Para trabajar con el COMPILER primeramente le debemos cargar, y una vez realizado podemos empezar ya a programar en BASIC. Antes de la compilación hay que comprobar muy bien el programa para evitar cometer alguna equivocación ya que el compilador tiene muy pocos mensajes de error. De hecho, es aconsejable grabar el programa en BASIC y después compilarlo.

Aunque suponga una maravilla tener un programa de este tipo, puesto que nos evita aprender el código máquina, también tiene sus limitaciones. Así, COMPILER no es capaz de compilar programas que incluyan números decimales, y por tanto no es aconsejable el uso de funciones que pueden producirlos, como es SIN, COS, TAN, SQR, 1. Tampoco acepta cadenas alfanuméricas ni tablas (DIM). Además, muchos comandos serán interpretados de forma diferente a la usual algunas para reforzar la función y otros para disminuirla. Así, no es necesario definir una variable antes de usarla, pero los GO TO y GO SUB no aceptan una variable ni una expresión. Sólo mencionar otro pequeño detalle: las variables deben ir siempre en mayúsculas. Antes de trabajar con el compilador es aconsejable leerse las instrucciones para conocer estas pequeñas diferencias. Para entender mejor las ventajas que supone tener un compilador, vamos a teclear el siguiente programa:

```
10 FOR N=1 TO 100
20 PRINT AT 1,1,N
30 NEXT N
```

Una vez tecleado y comprobado que no hay ningún error y que cumple todas las condiciones que exige COMPILER podemos ya compilarlo tecleando RANDOMIZEUSR 49152. Si no hay ningún problema nos aparecerá el mensaje:

1>-PROPERTY OF SOFTEK
ALL COMMERCIAL RIGHTS RESERVED

Si lo ha ejecutado antes de compilarlo verá que el programa tarda 18 segundos en terminar. Pruébalo una vez compilado, haga RUN normalmente, y el tiempo que tarda ahora es de unos tres segundos. Sorprendente, ¿verdad? Creo que queda clara la ventaja de un compilador, aunque tenga algunos inconvenientes. De todas maneras hay que estar atentos al mercado informático para las nuevas versiones y ampliaciones, como se asegura en las instrucciones del COMPILER.





ZXED

Los aficionados a realizar sus propios programas quizá encuentren que el SPECTRUM no les da ninguna facilidad para realizar reformas según se va escribiendo, pero todo se complica más cuando el programa que tenemos entre manos es muy largo y necesitamos, por ejemplo, reenumerar las líneas o cambiar de nombre a alguna variable. Esta deficiencia la viene a suplir ZXED, un com-



Con el compilador no necesitamos saber código máquina, puesto que el mismo se encarga de traducir nuestro programa BASIC.

Una de las opciones de ZXED es la de reenumerar las instrucciones

	REM
	PRINT A
	FOR N = 1 TO 100
	IF A = 20 THEN GO TO 60



BETA BASIC es una adaptación al lenguaje BASIC del SPEC TRUM que aumenta la potencia de programación al poder manejar comandos que aparecen en ordenadores muy superiores.



Los programas de ayuda de la programación nos sirven para saber más partido al ordenador y depurar los programas que nos estamos fabricando.



Tenemos asistencia de pantalla entera para definir su color, estilo y elegir entre otros tipos de caracteres de texto.

ZXED nos permite cargar fragmentos de programas en el punto donde indiquemos.

pletino programa de ayuda a la programación, que nos sacará de más de un apuro a la hora del teclado.

Para empezar a trabajar con él lo cargaremos con **LOAD**, como un programa normal. Pero si el programa a depurar lo tenemos en cinta, entonces se cargará primero **ZXED** con **LOAD** y después el programa con **MERGE**.

Ejecutando **RUN 9900** se limpiará la pantalla y aparecerá un cursor con "T" parpadenante, indicándonos que el programa ya está en marcha. Apertando **N** veremos el menú de opciones con unas palabras de ayuda siendo apenas necesaria explicación alguna.

Una de las más útiles es **R**, que renumera el programa entre las líneas indicadas ("From line?", "To line?"), pudiendo elegir el comienzo de la nueva numeración y el incremento ("New base?", "Increment?") y esta renumeración afecta también a los **GO TO** y **GO SUB**, siempre y cuando la or-

CLOCK y TIMES nos da la posibilidad de manejar un reloj y saber en todo momento la hora.

den a la cual ocurre no venga indicada por una variable. Si así fuera, **ZXED** nos avisa de las órdenes que no ha podido renumerar.

Cuando estamos tecleando un programa largo podemos evitarnos escribir el número de línea con el comando **S**, el cual nos pide desde cuál línea y el incremento en que aparecerá la numeración automática ("From line?", "Increment?"). Para que deje de aparecer el número de línea automáticamente basta con borrarlo y escribir **STOP**.

M y **C** realizan funciones muy parecidas. El primero mueve el bloque de programa delimitado por los números de línea indicados ("From line?", "To line?") y lo coloca detrás de la línea que digamos ("Insert after?"), eliminándolo de su situación original. **C** copia un bloque de programa con las mismas condiciones que **M**, aquí, como es lógico, el bloque original no es eliminado. En ambos casos, una vez realizada la función nos indica dónde ha sido insertado el bloque en cuestión ("...Inserted?"), haciéndolo siempre con números de línea seguidos, por tanto es necesario después renumerar el programa.

Ya nos habremos percatado de lo fastidioso que resulta, al realizar una serie de cambios en un programa, ir borrando un conjunto de líneas que sobran una por una. Con **ZXED** tenemos la facilidad de borrar todo un bloque de una manera muy sencilla. Para ello tenemos **D**, que nos pide la primera línea a borrar ("From line?") y la última ("To line?").

Podemos saber rápidamente la memoria que nos queda libre para programar con solo pulsar **B**, proporcionando el resultado en bytes. Igualmente podemos saber en qué dirección de memoria se encuentra almacenada una línea con pulsar **L**.

Otras dos opciones muy interesantes son **A** y **P**. Aquella cambia un carácter por el que nosotros le digamos ("... To be...") dentro del margen de líneas que indiquemos, y el segundo comando nos escribe en las líneas que mencionemos el carácter deseado. Con **A**, una vez realizado el cambio nos escribe los números de orden en donde se hizo. Si no deseamos ver dichos números basta con pulsar **V** apareciendo el mensaje **Verify OK!**

Por último, cuando deseemos grabar en cinta el programa que estamos realizando es necesario previamente borrar el **ZXED** eliminando las líneas 9900 a 9914 una a una, puesto que no permite el autoborrado con **D**.





AMPLIACION DEL BASIC

Para los expertos programadores quedó el BASIC del SPECTRUM un poco pequeño al faltarle una serie de instrucciones que en ciertas ocasiones pueden ser necesarias. Esto adó tiene dos soluciones: la primera es la de cambiar de máquina, evidentemente la mejor pero la más costosa. La otra es la de obtener una ampliación del lenguaje BASIC para nuestra máquina. Esto último es lo que nos ofrece VENTAMATIC con el BETA-BASIC.

Este popular programa, del que ya has surgido múltiples versiones, nos da la posibilidad de tener unos comandos nuevos incorporados, y algunos de los existentes transformados, en nuestro ordenador, ofreciéndonos unas posibilidades que no tienen otros aparatos de precio más elevado. Ocupa unos 9 K., quedando por tanto 32 K. libres para la programación.

Comentaremos aquí algunos de los muchos comandos y novedades que incorpora.

— **BREAK**. No es un comando. Es el **BREAK** normal del SPECTRUM pero aumentada su potencia al poder cortar un programa en código máquina.

— **CLOCK, TIME#**. Controlan un reloj interno, que nosotros ponemos en hora, y que tiene posibilidad de alarma. Cada vez que lo requiramos podemos visualizarlo.

— **ELSE**. Es el complemento a **IF...THEN**. Cada vez que una condición se cumple se ejecuta lo que se encuentra a continuación de **THEN**, si no se cumple, saltará y el programa seguirá después de **ELSE**.

— **RENUM**. Renumera los números de línea del programa con que estemos trabajando o del bloque de programa indicado. Afecta también a **GO TO, GO SUB, RUN**.

— **AUTO**. Nos va dando, automáticamente, el número de la línea que estamos introduciendo.

— **BIN#, DEC, HEX#**. Cambia un número al sistema de base que nosotros indiquemos. El primero, convierte un número a decimal a binario. El segundo, nos da como resultado un decimal tras

DE IN en un programa que nos permite presentar listas de muy diferentes formas.

introducir un número hexadecimal, y el tercero transforma un decimal en hexadecimal.

— **MOD**. De él resto de la división (es la función módulo).

Estos y más comandos que incorpora el BETA-BASIC, son cargados por medio de software en la RAM, por tanto el desconectar la alimentación de la máquina desaparecerá dicho programa. Igualmente, para ejecutar un programa en el que se hayan utilizado sentencias del BASIC ampliado será necesario primero cargar este programa.

DLAN

Si alguna vez hemos tenido la necesidad de realizar una presentación en pantalla para nuestros

Un programa compilado se ejecuta más rápidamente que el escrito en BASIC.



!

DLAN permite trabajar con 11 tipos de letras, representando el tamaño de requerimiento a derecha [con =] y de desahorro a izquierda [con <].

*

ELSE es el complemento a **IF...THEN**. Si la condición se cumple se ejecuta lo que está a continuación de **THEN**, en caso contrario, el programa se ejecutará después del **ELSE**.



El BREAK del BASIC-80SIC costa también los programas del código máquina.

! !

Un desensamblador sirve para obtener el listado de un lenguaje ensamblador y es lenguaje máquina de un programa de este tipo.

*

Siempre que queramos ejecutar un programa que tenga comandos del BASIC-80SIC, será necesario cargar primero este y luego el programa.

*

En el SPICE, A envía al basado del programa en cuatro columnas, la dirección de memoria, contenido de la memoria, memoria y parámetros del programa.

textos verdaderamente sugerente, nos habremos visto en la necesidad de recurrir al código máquina. Sin embargo, ahora ya no es necesario, puesto que disponemos de DLAN (Display Language, en inglés), un lenguaje de programación que dispone de unos comandos para facilitarnos esta tarea.

Los comandos de DLAN deben ir escritos en instrucciones REM del BASIC y separados entre sí por ";" además de otro al final de la línea. Otra profundidad es la de no tener mensajes de error, por lo tanto, ante un parámetro incorrecto el programa lo ejecutará de una manera extraña, debiéndose repasar todo para averiguar dónde se ha cometido el error.

Una de las facilidades que nos ofrece es la de manejar ventanas. Con ello podemos simular que tenemos una «mini-pantalla» y cuando se produzca un `show` el texto no se saldrá de la ventana definida.

10 REM W06090032:

Hemos definido una ventana, con W, que empezará en la línea 6 ("06") con 9 ("09") de alto. La anchura vendrá definida porque empezará en la columna 0 ("00") con 32 de ancho.

Si queremos hacer un rebordo en el límite de la ventana, tenemos ocho dígitos (de 1 a 8). Para ello ejecutaremos:

20 REM E8:

El color del interior lo elegiremos con C y el número del color correspondiente.

30 REM C4, F*:

En este caso tendremos una ventana de color verde. El comando que se encuentra a continuación (F) la llena del carácter escrito seguido a 6), en este caso es " * ".

Para escribir un texto disponemos de dos comandos. El primero es = que escribe lo que se encuentra a continuación de izquierda a derecha. Pero antes de imprimir es necesario especificar qué tipo de letra vamos a utilizar. Para ello disponemos de 11 tipos (del 1 al 9 más A y B). El comando que utilizamos es T.

40 REM T3, «BIENVENIDOS A»:

En esta ocasión hemos elegido el tipo de letra 3 para escribir el texto "BIENVENIDOS A" (observemos que no es necesario entrecomillar el texto).

El segundo comando de impresión es < haciendo que el texto que se encuentre a continuación se imprima de derecha a izquierda.

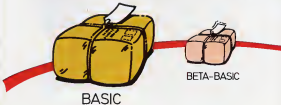
50 REM T2;<DLAN:

En esta ocasión se imprime el texto "DLAN" con el tipo de letra 2.

Ahora es aconsejable probar el ejemplo aquí presentado como una muestra de lo que se puede hacer. Sin embargo, ofrece mucho más que es necesario conocer para obtener unos últimos resultados con este lenguaje.



Con *BETA-BASIC* tenemos una ampliación al *BASIC* de *MS-DOS* al tener varios comandos.



BIFURCACIONES



urante los capítulos precedentes han ido apareciendo tablas resumidas de los diferentes grupos de instrucciones, donde entre otros datos de interés, encontrábamos el efecto que determina instrucción obraba sobre los indicadores F. Pues bien, nuestro objetivo durante los próximos líneas será descubrir las instrucciones que modifican la secuencia de un programa. En ocasiones necesitaremos que este se rompa tan solo cuando determinada condición se cumpla, y lo «averiguaremos» analizando el contenido del bit especificado en el código de operación de la instrucción dentro del registro F.

EL PROGRAM COUNTER (PC)

Por lo que hasta ahora sabemos, un programa no es otra cosa que una serie de bytes almacenados en la memoria de nuestro ordenador, que la CPU interpreta al objeto de llevar a cabo una determinada tarea.

En todo momento debe conocer la dirección a donde dirigirse y recibir la información, pues de otra manera el caos sería inevitable y la ejecución de cualquier rutina por sencilla que fuera sería algo más que misión imposible.

Con la salvable intención de no armarse un feo nominal lo, el Z 80 conserva en su registro PC (contador de programa) la situación de la próxima instrucción a procesar y repite cada cinco los siguientes pasos:

- 1) Lee el contenido del registro PC
- 2) Se posiciona en la dirección de memoria indicada por éste.
- 3) Recoge allí el byte almacenado y averigua si es necesario leer octetos adicionales (recuerda que el formato de las instrucciones del Z 80 varía de 1 a 4 bytes)
- 4) Le añade el contador de programa PC el número de bytes de la instrucción actual, es decir, antes de procesarla, PC ya está señalando a la siguiente.
- 5) Finalmente, implementa la instrucción y vuelve al paso 1.

Evidentemente, siguiendo este sistema, los programas sólo podrían ejecutarse secuencialmente, es decir, recorriendo un byte tras otro hasta «chocar» con el final de la memoria. Pero tengamos en cuenta que aunque parezca que el ordenador no está haciendo nada mientras está ejecutando y no ejecutamos programa alguno, en el peor de los casos estará «immero» en alguna ruti-

!

Si el código máquina está formado por un octeto almacenado a partir de la dirección 23296 como dato como comando directo GO TO 8996. En caso contrario, GO TO 8996 para recuperar el código del casete.

*

Definiremos cual es la primera línea a eliminar y cual la última. Tras ello, comprenderemos que que estas han de significados de nuestro programa.

MNEMÓNICO	CÓDIGO MÁQUINA	REGISTRO F								N° bytes	CICLOS		NOTAS																									
		7	6	5	4	3	2	1	0		MAG	RELOJ																										
		S	Z	H	OV	M	C																															
CALL nn	<table border="1"> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td></tr> <tr><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td></tr> </table>	1	1	0	0	1	0	1	0	1	0	1	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	3	5	17	↓ si los bits de es falso A/n ↓ si los bits de es verdadera
1	1	0	0	1	0	1	0	1	0	1																												
n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n																												
n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n																												
CALL es,nn	<table border="1"> <tr><td>1</td><td>1</td><td>x</td><td>0</td><td>0</td><td>x</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td></tr> <tr><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td><td>n</td></tr> </table>	1	1	x	0	0	x	1	0	0	1	0	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	3	3/5	10/17	
1	1	x	0	0	x	1	0	0	1	0																												
n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n																												
n	n	n	n	n	n	n	n	n	n	n																												
RET	<table border="1"> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>1</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td></tr> </table>	1	1	0	0	1	0	0	1	0	0	0	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	1	3	10												
1	1	0	0	1	0	0	1	0	0	0																												
*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*																												
RET ee	<table border="1"> <tr><td>1</td><td>1</td><td>x</td><td>0</td><td>0</td><td>x</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td><td>*</td></tr> </table>	1	1	x	0	0	x	0	0	0	0	0	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	1	1/3	5/11												
1	1	x	0	0	x	0	0	0	0	0																												
*	*	*	*	*	*	*	*	*	*	*																												

MNEMONICO	CODIGO MADURA	REGISTRO F								N° Bytes	CICLOS		NOTAS
		7	6	5	4	3	2	1	0		MAQ	RELOJ	
		S	Z	N	O	V	N	C					
RST p	1 0 x 1 x 1 1 1	*	*	*	*	*	*	*	*	1	3	11	

I	P	LLAMADA A LA RUTINA
000	00 H	INICIALIZACION DEL SISTEMA
001	08 H	GESTION DE ERRORES
010	10 H	IMPRESION DE UN CARACTER
011	18 H	RECOGIDA DE UN CARACTER
100	20 H	RECOGIDA DEL SIGUIENTE CARACTER
101	28 H	ENTRADA AL CALCULADOR
110	30 H	CREACION DE ESPACIO LIBRE
111	38 H	EXAMEN DEL TECLADO



Si la carga fue correcta procede a grabar el código máquina en cassette mediante la orden **SAVE "C/M" CODE 23296,18**



A continuación tocamos el programa **DELETE** cuidadosamente respetando los números de instrucción asignados y grabamos con **SAVE "DELETE"**



Ahora ya podemos comenzar a trabajar con la rutina de borrado de líneas de programa. Supongamos que tenemos un programa en la memoria del cual desearíamos borrar cuatro líneas de instrucciones.

no de la ROM como, por ejemplo, la de análisis del teclado, en espera de alguna pulsación repetíendola una y otra vez.

La clave está, por tanto, en el registro PC, y si pudiéramos modificar a nuestro antojo su contenido, sería posible alterar la secuencia de un programa de la misma manera que en BASIC lo hacemos mediante el comando **GO TO**.

Pero entre las instrucciones de carga de registros vistas anteriormente, no disponemos de ninguna del tipo LD PC, ni o algo parecido. Entonces, ¿son posibles las bifurcaciones en C/M? La respuesta es sí, y son las instrucciones de salto (jump, en inglés) encargadas de llevarlas a cabo.

CAMBIOS DE SECUENCIA

Las instrucciones de salto provocan que el control del programa sea transferido a una dirección de memoria especificada en el propio código de operación. La manera de realizar la bifurcación depende del tipo de instrucción elegida, es decir, se pueden ejecutar saltos absolutos, relativos o por direccionamiento indirecto.

Tanto los absolutos como los relativos es posible efectuarlos de manera incondicional o tan solo cuando una determinada condición se verifique (saltos condicionales), mientras que los indirectos siempre son incondicionales.

SALTOS INCONDICIONALES

Cuando la CPU accede a la memoria y lee una instrucción de salto incondicional, tras decodificar el primer octeto, reconoce que se trata de uno de este tipo. A continuación, cuando el salto es absoluto (JR nn), escruta los dos bytes siguientes donde encuentre la dirección a la cual saltar. Finalmente, carga en el registro PC este valor y continúa con la ejecución del programa a partir de esta última dirección.

El salto, aunque también incondicional, puede efectuarse de forma relativa, es decir, avanzando o retrocediendo en la memoria un determinado número de posiciones a partir de la señalada por el contador de programa PC.

En estos casos, la instrucción tan solo precisa de dos bytes, uno para el código de operación y otro para indicar el desplazamiento, el cual será un número en complemento a 2, y por tanto, en el rango de -128 a +127.

El mecanismo agudo por el Z 80 al implementar se describe en la figura, y como podemos comprobar es de capital importancia tener presente que el desplazamiento se añade al PC suponiendo que este se habrá actualizado normalmente, como si la instrucción no hubiera sido de salto.

Dada esta circunstancia, los saltos permitidos al procesar una instrucción JR o, donde e es el des-

plazamiento, están comprendidos entre -128 y +128 posiciones de memoria, a partir de la ocupada por el primer byte de la instrucción de salto relativo.

Uno de las cualidades de las instrucciones de salto relativo es que son reubicables, es decir, se sitúan de la misma forma sea cual sea la zona de memoria donde hayamos almacenado nuestro programa en C/M, mientras que con los absolutos, generalmente, no ocurre lo mismo y nos ocasionarán problemas de adaptación.

Sin embargo, con ellas sólo se pueden efectuar desplazamientos en los márgenes señalados, mientras que los saltos absolutos pueden recorrer toda la memoria a costa, por supuesto, de ocupar un byte más.

Finalmente, tres instrucciones: JP (HL), JP (00) y JP (11) se sirven del contenido de los registros indicados para calcular la posición de memoria a la que debe apuntar el PC. Obviamente en todos ellos, el desplazamiento se efectúa de forma absoluta.

LOS SALTOS CONDICIONALES

En el grupo anterior, cuando el microprocesador «tropezaba» en la memoria con una instrucción de salto, fuera cual fuera el estado del registro de indicadores F, SIEMPRE transfería el control del programa a la posición de memoria especificada en la instrucción.

Ahora analizaremos un nuevo tipo de instrucciones, las cuales ejecutan o no el salto (absoluto o relativamente) como antes basándose en el estado de alguna de las banderas presentes en el registro F.

Para los indicadores de signo S, cero Z, paridad/desbordamiento P/V y acarreo C es posible plantear la instrucción de salto absoluto para que en función de su contenido el programa bifurque o no.

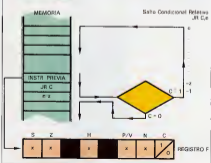
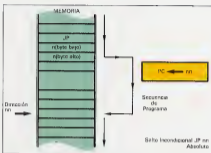
JP NZ,nn producirá salto a la dirección nn cuando el indicador de cero esté a 0.

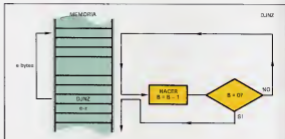
JP Z,nn salta si la bandera de cero está elevada.

Apertentemente, existe un contraindicador en estas instrucciones, pero recordemos que el indicador de cero se sitúa a 1 cuando el resultado de la operación previa fue 0.

JP NC,nn busca en el caso de comprobar que la bandera de acarreo está bajada.

JP C,nn es la condición contraria a la anterior. JP PD,nn el salto es efectivo si en la última ope-





ración que afectó al indicador P/V se produjo paridad impar o no hubo sobrepesamiento.
 JP PE,nn salta de darse las condiciones inversas a las anteriores.

JP P,nn tras escribir el indicador de signo S, si este contiene un 1 se produce el salto
 JP M,nn es la opuesta de la anterior.
 Los saltos condicionales relativos solamente

SOPORTE BASIC

```

8895 LOAD "CODE 23296,18
8896 INPUT "Ea - Linea ",P,"Ultima ",U
8897 RANDOMIZE P:POKE 23297,PEEK 2367D
POKE 23298,PEEK 2367I
8898 RANDOMIZE U+1:POKE 23304,PEEK 2387
O:POKE 23305,PEEK 2367I
8899 RANDOMIZE USR 23298
    
```

LISTADO PARA CARGADOR

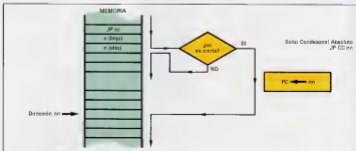
```

1D DATA "21 00 0D CD 6E 18 E6",6D2
2D DATA "21 00 00 CD 6E 18 D1",582
3D DATA "CD E6 10 C9 ***",66D
    
```

LISTADO ENSAMBLADOR

```

LD HL, PRIMERA
CALL 198E
PUSH HL
LD HL, ULTIMA+1
CALL 198E
POP DE
CALL 19E6
RET
    
```



pueden efectuarse dependiendo del estado de dos de los indicadores: el de acarreo y el de cero. El formato de estas instrucciones es el siguiente:

JR C,e JR NC,e JR Z,e JR NZ,e

donde como antes, e representa el byte de desplazamiento a sumar al PC, caso de cumplirse la condición fijada.

Para finalizar, entre las instrucciones de salto

existe una de funcionamiento especial (DJNZ,e) la cual utiliza el registro B como condición. Cuando el Z 80 le encuentra decremento en 1 al contenido de B, comprueba si este es 0 y de no serlo efectúa el salto relativo.

En la figura puedes comprobar como su manejo es una buena técnica para efectuar repeticiones puestas por un grupo de instrucciones durante el número de veces con que hayamos cargado el registro B.

MNEMÓNICO	CÓDIGO MADURENA	REGISTRO F								Nº Bytes	CICLOS		NOTAS																										
		7	6	5	4	3	2	1	0		MAD	RELUZ																											
		S	Z		H	PV	R	C																															
JP nn	1 1 0 0 0 0 0 1 1									3	3	10	<table border="1"> <thead> <tr> <th>CONDICION</th> <th>CC</th> </tr> </thead> <tbody> <tr> <td>NZ</td> <td>No zero</td> <td>000</td> </tr> <tr> <td>Z</td> <td>Cero</td> <td>001</td> </tr> <tr> <td>NC</td> <td>No acarreo</td> <td>010</td> </tr> <tr> <td>C</td> <td>Acarreo</td> <td>011</td> </tr> <tr> <td>PO</td> <td>Pondad superior</td> <td>100</td> </tr> <tr> <td>PC</td> <td>Pondad par</td> <td>101</td> </tr> <tr> <td>P</td> <td>Signo positiva</td> <td>110</td> </tr> <tr> <td>M</td> <td>Signo negativa</td> <td>111</td> </tr> </tbody> </table> <p>• Indicador no afectado</p> <p>— ciclos si NO se ha alcanzado la condición</p> <p>A/B — ciclos si se ha alcanzado la condición</p>	CONDICION	CC	NZ	No zero	000	Z	Cero	001	NC	No acarreo	010	C	Acarreo	011	PO	Pondad superior	100	PC	Pondad par	101	P	Signo positiva	110	M	Signo negativa	111
	CONDICION	CC																																					
	NZ	No zero	000																																				
Z	Cero	001																																					
NC	No acarreo	010																																					
C	Acarreo	011																																					
PO	Pondad superior	100																																					
PC	Pondad par	101																																					
P	Signo positiva	110																																					
M	Signo negativa	111																																					
nn nn nn nn nn nn nn																																							
nn nn nn nn nn nn nn	*	*	*	*	*	*	*	*																															
JP cc nn	1 1 x cc x 0 1 0								3	3	10																												
	nn nn nn nn nn nn nn																																						
	nn nn nn nn nn nn nn	*	*	*	*	*	*	*																															
JR e	0 0 0 1 1 0 0 0								2	3	12																												
	x c x x	*	*	*	*	*	*	*																															
	0 0 1 1 1 0 0 0																																						
JR C,e	x c x x	*	*	*	*	*	*	*	2	2/3	7/12																												
	0 0 1 1 1 0 0 0																																						
	x c x x	*	*	*	*	*	*	*																															
JR NC,e	0 0 1 1 0 0 0 0								2	2/3	7/12																												
	x c x x	*	*	*	*	*	*	*																															
	0 0 1 0 1 0 0 0																																						
JR Z,e	x c z x	*	*	*	*	*	*	*	2	2/3	7/12																												
	0 0 1 0 1 0 0 0																																						
	x c z x	*	*	*	*	*	*	*																															
JR NZ,e	0 0 1 0 0 0 0 0								2	2/3	7/12																												
	x c z x	*	*	*	*	*	*	*																															
	0 0 1 0 0 0 0 0																																						
JP (HL)	1 1 1 0 1 0 0 1	*	*	*	*	*	*	*	1	1	4																												
	1 1 0 1 1 1 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
	1 1 1 0 1 0 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
JP (IX)	1 1 1 1 1 1 0 1	*	*	*	*	*	*	*	2	2	8																												
	1 1 1 0 1 0 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
	1 1 1 1 1 1 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
JP (IY)	1 1 1 1 1 1 0 1	*	*	*	*	*	*	*	2	2	8																												
	1 1 1 0 1 0 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
	1 1 1 1 1 1 0 1	*	*	*	*	*	*	*																															
DJNZ,e	0 0 0 1 0 0 0 0								2	2/3	8/13																												
	x c x x	*	*	*	*	*	*	*																															
	0 0 0 1 0 0 0 0																																						

e: proporciona la dirección efectiva de PC+e, puesto que PC es incrementado en 2 bits de la suma del desplazamiento e.



LLAMADAS Y RETORNOS

Para cargar la rutina DELETE en la memoria, usámos el cargador hexadecimal del capítulo 42, el que nos de añadir las tres líneas DATA



Clickeo RUN y cuando seos interrogado sobre «dirección de ubicación» cargamos 33296

Las llamadas (CALL) son instrucciones que modifican la ejecución secuencial de un programa, pero a diferencia de los saltos toman la precaución de anotar en el stack la dirección de memoria de la siguiente instrucción almacenada en la memoria tras ella.

Como podemos comprobar en la tabla correspondiente del capítulo destinado a la presentación del conjunto de utilas, (Saltos Y Llamadas) es factible ejecutarla incondicionalmente o sujeta a alguna restricción de las comentadas anteriormente.

Su funcionamiento es parecido al que en BASIC conseguimos mediante la sentencia GO SUB, es decir, cuando el Z 80 lo encuentra, carga en el registro PC el contenido de los dos bytes siguientes determinando de esta manera la posición de memoria a donde transferir el control del programa, al objeto de ejecutar allí una determinada subrutina.

Pero antes de comenzar a procesar las instrucciones almacenadas a partir de dicha dirección, anota en el stack la posición de la instrucción siguiente a la llamada CALL. Tras ello, la subrutina

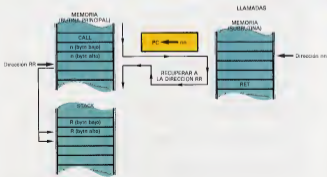
se procesada hasta que aparece una instrucción de retorno incondicional RET o una condicionada RET cc, devolviéndonos entonces el control a la rutina principal si se da la situación cc estipulada (mecanismo similar al RETURN del BASIC).

En estas circunstancias el microprocesador carga el PC con los dos bytes de la alta del stack y regresa a la dirección especificada por éstos, los cuales, siempre que no manipulemos indebidamente la pila, han de ser los correspondientes a la siguiente posición de memoria tras la instrucción CALL.

Todas las instrucciones de llamada precisan de tres bytes para ser implementadas. Sin embargo, existen otro tipo de llamadas incondicionales de un byte, cuyo mнемónico es RST denominadas instrucciones de ReStart.

Estas transfieren el control a la rutina almacenada a partir de la dirección especificada en su código de operación. En el caso del Spectrum, éstas se corresponden con ciertas subrutinas de interés incluídas en la ROM, cuyo cometido podemos encontrarlo en la tabla adjunta.

Entre las posibilidades de las instrucciones de llamada se encuentra el aprovechar las utilidades programadas en la ROM del sistema. Hemos preparado una pequeña rutina DELETE, la cual con tan solo 18 bytes elimina, instantáneamente, el bloque de líneas de programa BASIC que nosotros le indiquemos. Por supuesto, no esta protegida frente al mal uso y siempre debemos indicar en primer lugar el número de línea inferior





CALIMOCHO



La aventura golpea al sacco. ¿Suerte y... a controlarse!

Calimochó es un juego divertido y ante todo muy entretenido. Con este simpático programa aprenderemos a controlar nuestra codicia. Ya sabéis:

EL PROGRAMA

Calimochó es un programa en el que ha predominado sobre todo la estética y el color. La utilización de la subrutina de caracteres gigantes de PIGNON COMPUTERS, junto con el uso alternativo de dos generadores de caracteres (uno el estándar del Spectrum, y otro introducido por nosotros en R.A.M.) han hecho posible tal «perfección» plástica.

Nuestro programa CALIMOCHO consta de dos subprogramas bien diferenciados. El primero genera los 20 gráficos de usuario que son necesarios para la representación del contenido de cada una de las seis caras de que consta un dado, y presenta en pantalla una tabla de puntuación para que tengamos una idea de los puntos que podemos obtener dentro del normal desarrollo de la partida. El segundo subprograma, a todas luces el más importante, es el juego en sí.

Como este programa posee una subrutina en C/M y un generador de caracteres, aconsejamos que antes de la introducción del BASIC tecleemos cada uno de los listados que componen tanto la subrutina como el generador, o en el mejor de los casos carguemos tanto la una como el otro dado que ambos han aparecido en anteriores páginas de nuestra obra (subrutina de CARACTERES GIGANTES y generador de caracteres ROTULACION).

Para que el programa funcione correctamente debemos introducir instrucción a instrucción el subprograma 1 (gráficos) y grabarlo con autoejecución en la línea 1000, siempre y cuando hayamos grabado con anterioridad el código máquina por nosotros a la subrutina de caracteres gigantes. Así evitaremos que el sistema se «cuelgue». Una vez hecho esto, realizaremos similar proceso con

el segundo subprograma, grabándolo con autoejecución en la línea 2300 y a continuación el juego de caracteres ROTULACION a partir de la dirección 51655.

EL CALIMOCHO

Las instrucciones para jugar al CALIMOCHO son las siguientes: se juega con tres dados de poker. En cada tirada, el Spectrum genera 3 valores aleatorios, (uno por cada dado) cada uno de los cuales se corresponderá con una representación en pantalla de los dados.

Sólo puntúan los «pares» y los reyes (K), los primeros tienen un valor de 100 puntos mientras que los segundos valen 50. Tres «pares» puntúan 1000 puntos, y tres reyes (KKK) 500.

Un jugador podrá plantarse cuando lo desee, pero se insiste en su afán de aumentar sus puntos personales y en esa tirada no consigue puntuación, pierda los puntos parciales acumulados, pasando el turno al jugador siguiente.

De todas las jugadas que se pueden dar, la peor es el CALIMOCHO (3 rejos) es decir sacar en cada uno de los tres dados los ocho puntitos rojos. El Calimochó implica para el jugador que tenga la «fortuna» de conseguirlo, ¡empezar desde cero!

Con este simpático programa aprenderemos a controlar nuestra codicia. Atención al detalle que le suaviza cualquier error.





SUBPROGRAMA 1

En el CALIBOCHO utilizaremos tres dados de poker. La peca jugada es el CALIBOCHO cuando cada uno de los tres dados ha caído puntas negras, lo cual equivale a componer desde cero.

```

1 GEN ***** # J. S. NAVERO
2 SUBPRGRM # *****
3 CALIBOCHO UCI 3100 # *****
4
5 GEN # PROGRAMA PAGA # 8 # # *****
*****
10 LET YR=50
20 LET F1=0
30 DATA 3, 19, 43, 43, 127, 127, 225, 225
40 DATA 17, 125, 225, 225, 225, 225, 225, 225
50 DATA 125, 225, 127, 127, 53, 43, 19, 3
60 DATA 225, 225, 225, 225, 225, 225, 249, 192
70 DATA 3, 3, 3, 3, 3, 3, 4
80 DATA 254, 254, 254, 413, 313, 313, 313, 313
90 DATA 9, 132, 132, 132, 132, 9, 9, 9, 9, 9
100 DATA 132, 132, 132, 213, 213, 213, 213, 192
110 DATA 19, 43, 43, 126, 112, 112, 112, 112
120 DATA 192, 219, 219, 129, 56, 56, 56, 56
130 DATA 129, 129, 113, 113, 43, 43, 19, 3
140 DATA 184, 254, 254, 249, 225, 184, 184, 48
150 DATA 99, 349, 249, 99, 8, 8, 12, 30
160 DATA 124, 127, 249, 249, 4, 6, 7, 129
170 DATA 30, 12, 4, 4, 4, 4, 213, 129, 47
180 DATA 126, 56, 4, 4, 130, 207, 207, 238
190 DATA 252, 252, 252, 313, 313, 133, 133, 117
200 DATA 127, 137, 137, 149, 149, 149, 139, 139
210 DATA 137, 137, 137, 137, 113, 225, 225, 225
220 DATA 192, 219, 219, 129, 48, 127, 127, 127
230 DATA 4, 12, 12, 208, Puntos, 1, 135, 413, 78, Puntos, 1, 12
3
240 DATA 12, 5, 508, Puntos, 1, 130, 43, 4, 508, Puntos, 1, 130
510
420 DATA 12, 7, 508, Puntos, 1, 150
240 REM (LIM) GRABADO DE GRUPO (LIM)
250 LET JAR=ACDEFHJKLNOPQRST
260 FOR G=1 TO LIM AR
270 FOR P=0 TO 1
300 READ A
310 FOR Q=0 TO 2147-A
320 NEXT Q
330 NEXT P
340 PAPER=0: BORDER=1: IM=0
350 CLS
360 LET C=0
370 LET P="CALIBOCHO"
380 LET YR=4
390 LET XN=0: LET Y=0
400 IM=1: PAPER=Y
410 GO SUB 550
420 LET P="TABLA DE PUNTACIONES"
430 LET YR=25
440 LET XN=1: LET Y=0
450 IM=2: PAPER=0
460 GO SUB 550
470 PRINT AT 1, 2: G
480 PRINT AT 1, 3: G
490 PRINT AT 2, 1: G
500 GO SUB 450
510 PRINT AT 3, 1: G
520 PRINT AT 3, 2: G
530 GO SUB 450
540 PRINT AT 3, 3: G
550 GO SUB 450
560 PRINT AT 4, 1: G
570 PRINT AT 4, 2: G
580 GO SUB 450
590 PRINT AT 4, 3: G
600 PRINT AT 5, 1: G
610 PRINT AT 5, 2: G
620 PRINT AT 5, 3: G
630 GO SUB 450
640 FOR I=1 TO 3
650 FOR J=1 TO 3: PRESENTACION CORNEJ
660 REEF=2, 50: IM=0
670 GO SUB 450
680 GO SUB 450
690 IM=2
700 RETURN
710 FOR YR=0 TO 1
720 FOR P=0 TO 1
730 FOR Q=0 TO 2147-P-Q
740 NEXT Q
750 NEXT P
760 NEXT YR
770 GO SUB 450
780 GO SUB 450
790 GO SUB 450
800 GO SUB 450
810 GO SUB 450
820 GO SUB 450
830 GO SUB 450
840 GO SUB 450
850 GO SUB 450
860 GO SUB 450
870 GO SUB 450
880 GO SUB 450
890 GO SUB 450
900 GO SUB 450
910 GO SUB 450
920 GO SUB 450
930 GO SUB 450
940 GO SUB 450
950 GO SUB 450
960 GO SUB 450
970 GO SUB 450
980 GO SUB 450
990 GO SUB 450

```



SUBPROGRAMA 2

```

1 300 ***** * J.M. PIZORA
C. GORDON * *****
CALIFORNIA CCI 1985 * *****
* 5. BEN * PROGRAMA PARA 80 K. * *****
*****
10 PAPER C. BORDER 0. CUS
20 GO SUB 1230
30 LET C=
40 LET D=
50 LET P=0
60 POKC ZMAGL0
70 SIN P/31
80 SIN T/31
90 SIN A/21
100 SIN D/21
110 LET PUNTS=0
120 LET TINTA=2
130 PAPER=0: BORDER 1= 300 0
140 CUS
150 POKC ZMAGL0: POKC ZMAGL0: POKC ZMAGL0
160 GO SUB 1230
170 LET PAL="CALIFORNIA"
180 LET XS=0: LCT XS=0
190 FOR P=0 TO 1
200 LET YP=84+16+P: LCT XP=0
210 FOR M=1 TO LCN XP
220 DOK TINTA
230 IF TESTING THEN LET TINTA=2
240 LET TINTA=TINTA/2
250 LCT P=800+1
260 GO SUB 1240
270 LET XP=XX+27
280 NEXT P
290 IF PEEK 58000 THEN GO TO 500

```

```

300 LET YP=1
310 NEXT P
320 POKC ZMAGL0: POKC ZMAGL0
330 LET P=10000: LCT XS=2: LET PS=2
340 GO SUB 1230
350 LET P=10000: LCT XS=2: LET YP=1
360 PAPER 1
370 POKC ZMAGL0
380 PRINT PAPER: OVER 1: INK TINTAGE 10,0
390
400 PRINT PAPER: OVER 1: INK TINTAGE 11,0
410
420 IF TINTA=0 THEN LET TINTA=0
430 LET TINTA=TINTA/2
440 IF SWEEP="" THEN GO TO 410
450 LET P=1
460 GO SUB 1230: PAPER 0
470 GO SUB 1230
480 GO SUB 1230
490 GO SUB 1230
500 POKC ZMAGL0: POKC ZMAGL0
510 POKC ZMAGL0: POKC ZMAGL0
520 FOR M=1 TO 3
530 PRINT AT 9,1000+M: POWER WALK ON M: NOOD "IN
540
550 PRINT AT 11,1000+M: "BARR"
560 NEXT M
570 LET XP="ROCKY"
580 LET YP="ROCKY"
590 PRINT 100: 9,1000+M: YP: XP: "PONT. PARTICLES"
600

```



